PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-234811

(43)Date of publication of application: 05.09.1995

(51)Int.CI.

G06F 12/00

(21)Application number: 06-

(71)Applicant: FUJITSU LTD

027623

(22)Date of filing:

25.02.1994 (72) Inventor: YASHIRO

MITSUHIKO

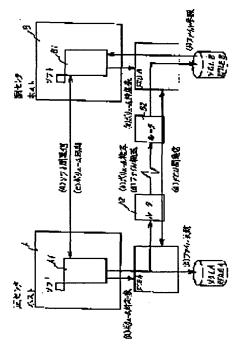
(54) REMOTE FILE CONTROL SYSTEM

(57) Abstract:

PURPOSE: To minimize the time difference of deviation between the contents of files of a main and a subordinate center and an increase in load due to modification of an application program and file transfer by a host system by sending update contents to another controller in parallel to a process for storing the update contents.

CONSTITUTION: As a remote file is updated, software A1 instructs a file

updated, software A1 instructs a file controller FCUA to update the file. Then, the file controller FCUA updates the file and also transfers the file to a file



controller FCUB at the transfer destination of the remote file. The file controller FCUB having received this file writes this file in a volume VOLB under control according to the definitions of the remote file. In this case, the host A once confirming that the update to the volume VOLB is all ended informs the host B of that and synchronizes the remote file.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

16.04.1999

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-234811

(43)公開日 平成7年(1995)9月5日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 12/00

533 J 7608-5B

審査請求 未請求 請求項の数17 OL (全 10 頁)

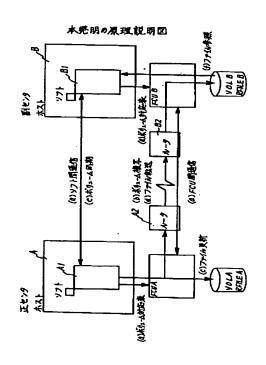
		t e	
(21)出願番号	特願平6-27623	(71)出願人	000005223 富士通株式会社
(22)出顧日	平成6年(1994)2月25日	(72)発明者	神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 矢代 光彦 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
		(74)代理人	富士通株式会社内 弁理士 山谷 暗榮 (外1名)

(54) 【発明の名称】 リモートファイル制御方法

(57)【要約】

【目的】 正副センタのファイルの内容のずれの時間 差、アプリケーションプログラムの変更、ホストシステムのファイル転送による負荷増加を最小とすることを目 的とする。

【構成】 ホストシステムAに接続された記憶装置VOLAへの内容更新を行う場合、記憶装置VOLAの制御装置FCUAが記憶装置VOLAに更新内容を記憶させる処理と平行して、ホストシステムBに接続された記憶装置VOLBの制御装置FCUBに、更新内容を制御装置間通信により送るようにした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ある計算機システム(A)に接続された記憶装置(VOLA)と、

この記憶装置に記憶された等価な内容を一つ以上の別の計算機システム(B)に接続された記憶装置(VOLB)にも記憶するリモートファイル制御方法において、ある計算機システムに接続された記憶装置(VOLA)への内容更新を行う場合、

その記憶装置を制御する制御装置(FCUA)がその記憶装置に前記更新内容を記憶させる処理と平行して、一つ以上の別の計算機システム(B)に接続された記憶装置を制御する制御装置(FCUB)に、前記更新内容を制御装置間通信により送ることを特徴としたリモートファイル制御方法。

【請求項2】 ある計算機システムに接続された記憶装置への内容更新が行えない場合、その記憶装置に接続された制御装置は、等価な内容を記憶する一つ以上の別の計算機システムに接続された記憶装置を制御する制御装置に、前記更新内容を制御装置間通信で送ることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項3】 更新内容の送信側と受信側の役割を入れ替え、別の計算機システム側から更新内容を制御装置間通信で送ることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項4】 ある計算機システムに接続された記憶装置への更新処理の完了報告が、その記憶装置への更新完了と、別の計算機システムに接続された記憶装置への更新完了を確認したのち、その記憶装置の制御装置から行うことを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項5】 ある計算機システムに接続された記憶装置への更新処理の完了報告が、その記憶装置の制御装置に設けられたバッファ内での更新完了と、別の計算機システムに接続された記憶装置の制御装置に設けられたバッファ内での更新完了を確認したのち、その記憶装置の制御装置から行われることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項6】 ある計算機システムに接続された記憶装置への更新処理の完了報告が、その記憶装置の制御装置に設けられたパッファ内での更新完了を確認したのち、その記憶装置の制御装置から行われることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項7】 等価な内容を記憶させる記憶装置の設定、解除、構成情報の通知を計算機システム間の通信で行い、その中から必要な情報を各計算機システムに接続された記憶装置を制御する制御装置へ送り、制御装置間において、それらを接続する伝送路を通してその情報を交換して、記憶装置の設定、解除、構成情報の通知を行うことを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項8】 等価な内容を記憶させる記憶装置の設定、解除、構成情報の通知のために必要な情報をある計算機システムに接続された記憶装置を制御する制御装置へ送り、制御装置間において、それらを接続する伝送路を通してその情報を交換して、記憶装置の設定、解除、構成情報の通知を行うことを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項9】 等価な内容を記憶させる記憶装置の内容をある時点で一致させるために、ある計算機システムからの指示に基づいて、それに接続した記憶装置のための制御装置が、指示された範囲の記憶装置の内容を、別の計算機システムに接続された記憶装置のための制御装置に、制御装置間を接続する伝送路を経由して送り、それを受け取った制御装置は、その内容をそれに接続された記憶装置へ記憶させることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項10】 等価な内容を記憶させる記憶装置の内容をある時点で一致させるために、ある計算機システムからの指示に基づいて、それに接続した記憶装置のための制御装置が、別の計算機システムに接続された記憶装置のための制御装置から、指示された範囲の記憶装置の内容を、制御装置間を接続する伝送路を経由して受け取り、その内容をそれに接続された記憶装置へ記憶させることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項11】 等価な内容を記憶させる記憶装置の内容をある時点で一致させるために、ある計算機システムからの指示に基づいて、それに接続した記憶装置のための制御装置が、その制御装置内にあるすべての内容を、

- 30 制御装置間を接続する伝送路を経由して、別の計算機システムに接続された記憶装置のための制御装置へ伝送し、それを受け取った制御装置は、その内容をそれに接続された記憶装置へすべて記憶させたら、その通知を伝送路を通して送り、その通知を受け取った制御装置は、
- 35 その計算機システムに一致処理の完了を報告することを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項12】 等価な内容を記憶させる記憶装置の内容をある時点で一致させるために、ある計算機システムからの指示に基づいて、それに接続した記憶装置のため

- 40 の制御装置が、その制御装置内にあるすべての内容を、 制御装置間を接続する伝送路を経由して、別の計算機シ ステムに接続された記憶装置のための制御装置へ伝送 し、それを受け取った制御装置は、その内容をそれに接 続したパッファ内に格納したら、その通知を伝送路を通 45 して送り、その通知を受け取った制御装置は、その計算
- 45 して送り、その通知を受け取った制御装置は、その計算機システムに一致処理の完了を報告することを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項13】 ある計算機システムに接続した記憶装置と等価な内容を記憶している別の計算機システムに接 50 続された記憶装置の内容を読み出すために、その計算機 システムに接続した記憶装置のための制御装置に、別の計算機システムの記憶装置の内容を読み出す指示を行い、それの指示を受けた制御装置は、制御装置間を接続する伝送路を経由して、別の計算機システムの記憶装置のための制御装置にその指示を伝え、その指示を受けた制御装置は、それに接続した記憶装置から指定された内容を読み出し、伝送路を経由して伝送し、それを受け取った制御装置は、その内容をその計算機システムに送ることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項14】 前記記憶装置を制御する制御装置内に、前記リモートファイル制御手段を複数個設け、ある手段が使用不能の時、別の手段に切り替えることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項15】 ある計算機システムに接続された記憶装置のための制御装置と、その記憶装置の等価な内容を記憶するための別の計算機システムに接続された記憶装置のための制御装置の間に複数個の伝送路を設け、ある伝送路が使用不能の時には、それを別の伝送路に切り替えて処理を行うことを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項16】 ある計算機システムに複数個の記憶装置とその制御装置を設け、一つの記憶装置または記憶装置の制御装置が使用不能となった場合、別の記憶装置とその制御装置に切り替えることを特徴とした請求項1記載のリモートファイル制御方法。

【請求項17】 ある計算機システム(A)に接続された記憶装置(VOLA)と、

この記憶装置に記憶された等価な内容を一つ以上の別の 計算機システム(B)に接続された記憶装置(VOL B)にも記憶するリモートファイル制御方法において、 計算機システムに接続された記憶装置への内容更新を行 う場合、

該記憶装置を制御する制御装置が該記憶装置に前記更新 内容を記憶させる処理と平行して、一つ以上の別の計算 機システムに接続された記憶装置を制御する制御装置 に、前記更新内容を制御装置間通信により送る処理を記 憶装置間で相互に行うことを特徴としたリモートファイ ル制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ある計算機システムに接続された記憶装置の等価な内容を、別の計算機システムに接続された記憶装置上にも記憶するリモートファイル制御方法に関する。

【0002】地震などの災害がある地域に発生して、計算機センタの機能が損なわれることがある。これを防ぐために、ある計算機システムのセンタ(正センタ)とは別の地域に副センタを設置し、正センタ障害時には、副センタが機能を代行することが要求されている。この場

合、正センタが持つファイルと等価なファイルを副センタ側にも備える必要がある。このような機能をリモートファイルと呼び、本発明は、このリモートファイルの制御方法に関する。

05 [0003]

【従来の技術】従来、リモートファイルを実現するためには、■正副センタの中央処理装置(CPU)間通信によるファイル転送による方法、■磁気テープ(MT)等の交換可能な媒体により正副センタ間でファイルの移動を行う方法が考えられていた。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、従来の技術で は次のような課題があった。

■正副センタのCPU間通信によるファイル転送による 方法は、各正副センタのCPUの負担が増加するため、 各センタの計算機の処理速度が低下し、またファイルを 例えば自分のボリュームに書き込んだり他のセンタに転 送するためのアプリケーションプログラムの変更が必要 であった。

20 【0005】■磁気テープ(MT)等の交換可能な媒体によりファイルの移動を行う方法は、媒体を移動するためリモートファイルの同期(等価な内容のファイルとなる時期)までの時間的遅れが大きくなる。

【0006】本発明は、このような従来の課題を解決 25 し、正副センタのファイルの内容のずれの時間差、アプリケーションプログラムの変更及び正副センタのホストシステムのファイル転送による負荷増加を最小とし、リモートファイルの等価性保証と相互参照を行うことを目的とする。

30 [0007]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の原理説明図である。図1中、Aは正センタ側のホストシステム、Bは副センタ側のホストシステム、A1は正センタ側のホストソフトウェア、B1は副センタ側のホストソフトウェア、B1は副センタ側のホストソフトウェア、B1は副センタ側の回線接続用のルータ、RFILEAは正センタ側のリモートファイル、RFILEBは副センタ側のリモートファイル、VOLAは正センタ側のリモートファイルを記憶する記憶装置であるボリューム、VOLBは副センタ側のリモートファイルを記憶する記憶装置であるボリューム、FCUAは正センタ側のファイル用の制御装置であるファイル制御装置(コントローラ)、FCUBは副センタ側のファイル用の制御装置であるファイル制御装置であるファイル制御装置であるファイル制御装置(コントローラ)を示す。

45 【0008】図1に示すリモートファイルのシステム構成では、離れた場所に置かれた正センタと副センタの間で、ファイル制御装置FCUAとFCUBでルータA2、B2を介してリモートファイルの転送を行い、正センタのリモートファイルRFILEAを副センタのリモートファイルBへ複写する。

【0009】また、正副センタの役割を入れ替えても同様なシステムが構成できる。さらに、正副センタが相互にリモートファイル転送を行うシステムも構成できる。なお、ルータA2、B2は、距離が離れた場所に存在する正副センタのファイル制御装置FCUA、FCUB間のデータ転送に専用線や公衆回線を通じて行う場合に必要となるが、転送距離が短い場合は、これらのルータを省き、ファイル制御装置FCUA、FCUB間を直接回線で接続することができる。

[0010]

【作用】以下、本発明の作用を図1に基づいて説明する。

(1) リモートファイルの指示(図1(a)参照) リモートファイルを動作させるために、事前準備として、計算機システムの正副センタのホストシステム(以下「ホスト」という) AとBとの間のホストソフトウェア(以下「ソフト」という) A1とB1間通信により、リモートファイルの関係を定義する。これは、ボリューム対応表(図4(A)参照)を通知することで実行される。次に、各センタのホストA、Bは装置対応表(図4(B)参照)を、各センタのファイル制御装置FCUA、FCUBに通知する。この後、ファイル制御装置FCUA、FCUBはファイル制御装置間通信により、指定されたファイルのリモート複写を開始できる。

【0011】また、事前準備の別の方法として、ホストAから装置対応表をファイル制御装置FCUAに送り、その後、ファイル制御装置間通信で、その表をファイル制御装置Bに送ることもできる。

【0012】(2)ボリューム複写(図1(b)参照)リモートファイルを定義した時点で、ホストA側の有効ファイルをホストBへ複写して両ホストのリモートファイルRFILEAとRFILEBを等価にする。この場合、両ホストのファイルの内容を調べることにより、同じ内容のものがあれば複写する範囲を限定して複写時間を短くできる。

【0013】また、両センタにおいて、新しいボリュームをリモートファイルのために使用する場合、両ボリュームには何も書かれていないためファイルの等価性を保証する必要が無く、ボリュームの複写処理は不要となる。

【0014】(3)ファイルの更新(図1(c)参照)リモートファイルの更新に伴って、ソフトA1は、ファイルの更新をファイル制御装置FCUAに指示する。

【0015】(4)ファイルの転送(図1(d)参照)ファイル制御装置FCUAは、ファイル更新を行うとともに、リモートファイルの複写先であるファイル制御装置FCUBへファイルを転送する。このファイルを受信したファイル制御装置FCUBは、リモートファイルの定義に従って配下のボリュームVOLBへ、このファイルを書き込む。この場合、ホストAによるリモートファ

イルRFILEAのポリュームVOLA内への更新と、 リモートファイルRFILEBのポリュームVOLB内 への更新には、ある程度の時間差が生じる。

【0016】(5)リモートファイルの同期(図1(e)参照)

ホストAによるリモートファイルRFILEAの更新 と、ファイル制御装置FCUBによるリモートファイル RFILEBのポリュームVOLBへの書き込みには、 時間差が存在する。このため、ホストAは、ポリューム

10 VOLBに対する全ての更新が終了したことを確認した ら、それをホストBに通知して、リモートファイルの同 期をとる。

【0017】(6)ファイル参照(図1(f)参照) 上記のように、リモートファイルの同期が取られると、

15 正副センタA、Bのファイルの等価性が保証されるので、ホストBによるボリュームVOLB内のリモートファイルRFILEBへの参照で、ボリュームVOLA内のリモートファイルRFILEAと同等なデータが得られる。

20 【0018】(7)他センタのファイル参照 各センタのホストは、自センタのボリュームへのアクセスが不可能な場合、それと等価な内容をもつ他センタへのボリュームアクセスを自センタのファイル制御装置FCUに指示することで、必要とされるファイルへのアクセスが可能となる。

【0019】例えば、正センタ側で、リモートファイル RFILEAを参照する時に、それへのアクセスが不可 能であれば、等価な内容をもつ副センタ側のリモートフ ァイルRFILEBをアクセスすることで、目的のデー 30 夕を正センタ側で得ることができる。

【0020】これによりリモートファイルを構成するボリューム内容の等価性保証と相互参照が可能となる。以上のようにして、正副センタのファイルの内容のずれの時間差、正副センタのアプリケーションプログラムの変更、ホストA、Bのファイル転送による負荷増加を最小とすることができる。

[0021]

- 4 -

【実施例】以下本発明の実施例を図面に基づいて説明する。図2〜図7は本発明の実施例を示した図であり、図40 2〜図7中、図1と同一のものは同一の符号で示してある。また、CA1、CA2はチャネルアダプタ、DA1、DA2はデバイスアダプタ、RA1、RA2はルータアダプタ、SS1、SS2は非同期転送用のバッファ、A11、B11はボリューム対応表、A21、B245 1は装置対応表を示す。

【0022】(1)リモートファイルの更新処理の説明 リモートファイルの複写元ポリュームへの書き込みは、 通常の入出力(IO)処理と同じである。書き込み処理 に対して、データが非同期転送用パッファに格納された 50 時点でIO処理完了がホストへ報告される。

【0023】書き込み命令を受けたファイル制御装置F CUは、それがリモートファイルを構成するボリューム への書き込みであると判定したら、非同期転送用バッフ ァに格納された書き込みデータを、指定ボリュームに書 き込むことに平行して、複写先ポリュームへデータを転 送する。

【0024】複写先のファイル制御装置FCUは、通信 回線を通じて受信したデータを非同期転送用バッファに 格納し、適宜指定のポリュームへデータを書き込む、ポ リュームへの書き込みが完了したら、完了通知を複写元 のファイル制御装置FCUに通知する。

【0025】図2はリモートファイル更新処理の説明図 である。以下、図2の処理■~■に基づいて説明する。

■ホストAから転送されたファイルは、ファイル制御装 置FCUA内のチャネルアダプタ(Channel A dapter) CA1から非同期転送用のパッファ (S hared Storage) SS1へ書き込まれる。 ファイルがバッファSS1へ全て書き込まれた時点で、 ファイル制御装置FCUAはホストAにデータ転送(書 き込み)終了の報告をする。

【0026】 ■バッファSS1に書き込まれたファイル は、ファイルを格納する、例えば磁気テープ、磁気ディ スク、光ディスク等のポリュームVOLAへデバイスア ダプタ (Device Adapter) DA1を通し て送られる。

【0027】■上記■の処理と平行して、バッファSS 1内のファイルは、ルータアダプタ(Router A dapter) RA1を経由してルータA2へ送られ る。これにより、ファイル制御装置FCUAのルータア ダプタRA1が送信元、ファイル制御装置FCUBのル ータアダプタRA2が受信先として、ファイルは通信回 線上を転送される。ファイルを受信したルータ B 2 は、 接続されたルータアダプタRA2に割り込み、ファイル の着信を知らせる。ファイルを受け取ったルータアダプ タRA2はそれをファイル制御装置FCUBのバッファ SS2へ書き込む。

【0028】■バッファSS2に書き込まれたファイル は、適当なタイミングでファイルを格納するポリューム VOLBヘデバイスアダプタDA2を通して送られ、書 き込みが行われる。この書き込みが終了すると、ファイ ル制御装置FCUBからファイル制御装置FCUAへこ の終了が通知される。

【0029】■ホストBから、ファイルの参照要求があ ると、ボリュームVOLBに格納されたファイルは、デ バイスアダプタDA2を通してバッファSS2へ転送さ れる。

【0030】■パッファSS2からファイル制御装置F CUBのチャネルアダプタCA2を経由してファイルが ホストBへ転送されると、ファイルの参照は完了する。 なお、上記■でパッファSS1へファイルを書き込んだ 50 る。この時、図4(B)の装置対応表が送られる。

時点でファイル制御装置FCUAがホストAに書き込み 処理終了の報告を行ったが、ファイル制御装置FCUA から送られてきたファイルがファイル制御装置FCUB のバッファSS2に格納された報告をファイル制御装置 05 FCUAが受信した時点、又は、ファイルを格納するボ リュームVOLBに書き込んだ報告をファイル制御装置 FCUAが受信した時点で行うこともできる。

【0031】また、上記■において、ファイル制御装置 FCUAから送られてきたファイルがファイル制御装置 10 FCUBのパッファSS2に格納された時点で、ファイ ル制御装置FCUBはファイル制御装置FCUAに書き 込み終了の報告を行うことができる。

【0032】このように、ファイルの書き込み終了報告 は、バッファSS1又はSS2に格納された時点で行え 15 ば、ポリュームに書き込み終了時に行うより早く行うこ とができる。

【0033】さらに、上記■において、ファイルをボリ ュームVOLAへ書き込む時、障害等でその書き込みが 行えない場合、そのファイルをファイル制御装置間の伝 20 送路を経由してホストBのボリュームVOLBに書き込 みを行うことができる。

【0034】(2)リモートファイルの設定、解除、構 成情報の通知

リモートファイルを動作させるために、事前準備として 25 正副センタのリモートファイルを格納するボリュームを 設定しておく、また、リモートファイルの動作を終了さ せる場合は、リモートファイルの解除を行う。そして、 ある時点のリモートファイルの構成情報を確認すること もできる。

【0035】a. リモートファイルの設定 30 図3はリモートファイルの設定の説明図であり、■~■ は処理の流れを示している。 図4はリモートファイルの 対応表の説明図であり、図4(A)はポリューム対応 表、図4(B)は装置対応表を示す。

【0036】図4(A)において、例えばNo. 1で 35 は、ホストAのボリューム名LOGVL1、機番(ファ イル制御装置FCU側で定められた番号)301とホス トBのポリューム名VOL001、機番501が等価で あることを示している。

【0037】図4 (B) において、例えばNo. 1の正 センタ側機番301と副センタ側機番501が等価であ ることを示す。以下、図3、図4に基づいてリモートフ ァイル設定の動作を説明する。

【0038】■正センタのホストAから副センタのホス 45 トBへソフト間通信により、リモートファイルの設定を 通知する。この時図4(A)のボリューム対応表が送ら れる。

【0039】■ホストBは、ファイル制御装置FCUB にリモートファイルのポリュームの機番対応を通知す

■装置対応表B21を格納したファイル制御装置FCU Bは、設定完了をホストBへ通知する。

【0040】■ホストBは、ファイル制御装置FCUBからの完了通知を受けて、ホストAへ設定完了をソフト間通信で通知する。

■ホストAは、ファイル制御装置FCUAへリモートファイルのボリュームの機番対応を通知する。この時、図4(B)の装置対応表が送られる。

【0041】■装置対応表A21を格納したファイル制御装置FCUAは、それをファイル制御装置FCU間通信でファイル制御装置FCUBへ通知する。

■ファイル制御装置FCUBは、ファイル制御装置FC UAから送信された装置対応表A21を格納してある装 置対応表B21と比較し、その結果をファイル制御装置 FCUAへ通知する。

【0042】■ファイル制御装置FCUAは、ファイル制御装置FCUBからの比較結果を受信し、一致が確認されれば、設定の完了をホストAに通知する。比較結果が不一致の場合は、ホストAにエラーを報告する。

【0043】このように、リモートファイルの設定は、各センタから配下のファイル制御装置への設定通知として、装置対応表が送られることで実行されるが、以下の手順で設定することも可能である。

【0044】まず、ホストAはファイル制御装置FCUAへリモートファイルのポリュームの機番対応を通知する。この時、図4(B)の装置対応表が送られる。次に、装置対応表A21を格納したファイル制御装置FCUAは、それをファイル制御装置間通信でファイル制御装置FCUBへ通知する。

【0045】その後、ファイル制御装置FCUBからの設定完了通知を受けたファイル制御装置FCUAは、ホストAに設定完了を報告するようにする。また、設定内容としてボリューム全体を指定するだけでなく、その一部、例えば磁気ディスクでは、シリンダ、トラック又は特定のファイルだけを指定することもできる。更に、リモートファイルが設定されたボリュームの等価性保証が必要な場合は後述するリモートファイルのボリューム複写が行われる。

【0046】b. リモートファイルの解除

リモートファイルの解除は、aのリモートファイルの設定と同様な手順で行われる。この場合、ホストA、ホストBから送られてくる装置対応表は、リモートファイルから解除されるものとするか、又は、新規の装置対応表である点で異なっている。

【0047】c. リモートファイル構成情報の通知 各ホストからそれぞれのファイル制御装置にリモートファイルの構成情報の通知要求があった場合、ファイル制 御装置は内部に格納している装置対応表をホストへ送 る。

【0048】(3) リモートファイルのポリューム複写

リモートファイルを設定した時点で、ホストA、BのそれぞれのボリュームVOLAとボリュームVOLBの内容を等価にする必要がある場合、ボリューム複写を実行する。このボリューム複写は、ホストA又はBが一度指の表を与えることにより、ホストのリソース(資源)を使用することなく、ボリューム全体又は一部の複写をファイル制御装置がファイル制御装置間通信によって行う。【0049】図5はリモートファイルのボリューム複写説明図であり、以下、図5の処理■~■に基づいて説明

■ホストAは、ファイル制御装置FCUAにボリューム VOLAからボリュームVOLBへのボリューム複写を 指示する。この複写命令には、装置機番と複写範囲が示 されるものである。

15 【0050】■ファイル制御装置FCUAは、指定された範囲のボリュームVOLAの内容を逐次読み出し、ファイル制御装置間通信でファイル制御装置FCUBへ転送する。

【0051】■ファイル制御装置FCUBは、受信した 20 データをボリュームVOLBへ書き込んでいく。

■上記■から■の処理を指定された範囲内で繰り返す。 そして、この複写が完了したら、ファイル制御装置FC UAはホストAにポリューム複写完了を通知する。

【0052】なお、ホストAの指示によりファイル制御 25 装置FCUAにボリュームVOLBからボリュームVO LAへのボリューム複写を行わせることも可能である。

(4) リモートファイルのポリューム同期

ファイル制御装置間の回線を通して送られたデータが複写元センタからの通知によって、複写先のセンタでホス 30 トからそのデータを参照されることがある。この時、正センタのボリュームVOLA内のファイルの更新と副センタのボリュームVOLB内のファイルの更新との間には、ある程度の時間差が存在する。

【0053】従って、ボリュームVOLAはボリューム VOLBへのファイルの更新が終了したことを確認して から、ホストBにそれを通知して、ボリュームAとBの 更新したファイルが等価とする、即ちボリューム同期の 機能が必要となる。

【0054】この更新データのボリューム同期機能は、 40 ホストAがファイル制御装置FCUAに複写先のファイル書き込み完了を問い合わせることにより、実行される。ファイル制御装置FCUAは、ボリュームVOLBへの更新データ書き込みがすべて完了したことを確認してからIO完了、即ちボリューム同期をホストAに通知 45 する。

【0055】もし、ホストAが任意の時点でボリューム同期を指示すると、その指示の直前までの更新データがリモートファイルを構成する二つのボリュームVOLA、VOLBに書き込まれたことを確認できることにな

50 る。

10 する。

【0056】ホストAは、ボリュームVOLAとボリュームVOLBのボリューム同期を確認したら、ホストBにボリューム同期の完了をソフト間通信で通知する。これを契機にホストBは、ボリュームVOLBからボリュームVOLA上のファイルと等価なファイル参照が可能となる。

【0057】図6はリモートファイルのボリューム同期の説明図であり、以下、図6の処理■~■に基づいて説明する。

■ホストAは、ファイル制御装置FCUAにボリューム VOLAのボリューム同期を指示する。

【0058】■ファイル制御装置FCUAは、ボリュームVOLAの更新データをすべてファイル制御装置FCUBに転送したか否かを確認する。実際には、ファイル制御装置FCUA上の非同期転送用バッファSS1上にボリュームVOLAの更新データが存在するか否かを確認する。もし更新データが存在すれば、ファイル制御装置FCUBに転送する。

【0059】■ファイル制御装置FCUAは、非同期転送用パッファSS1上にボリュームVOLAの更新データが無くなったことを契機に、ファイル制御装置FCUBへボリュームVOLBの書き込み完了を問い合わせる

【0060】■この問い合わせを受けたファイル制御装置FCUBは、受信したボリュームVOLAの全更新データを非同期転送用バッファからボリュームVOLBに書き込む。

【0061】■ファイル制御装置FCUBは、全更新データがボリュームVOLBへ書き込まれたことを確認してから、ファイル制御装置FCUAにボリューム同期完了を通知する。

【0062】■ファイル制御装置FCUAは、ホストAにポリューム同期が完了したことを通知する。

■ホストAは、ホストBにボリューム同期が完了したことをソフト間通信で通知する。

【0063】(5)リモートファイルの読み出し リモートファイルの読み出しは、通常そのセンタ内のボ リュームに対して実行される。

【0064】これは、通常のファイルアクセスと同様である。更に、リモートファイルを構成する他のセンタのボリュームの内容も読み出すことが可能である。これは、ファイルの読み出しを行うコマンド列のなかで、他センタの対応するボリュームからの読み出しを指示することで実行される。

【0065】図7はリモートファイルの読み出しの説明図であり、以下図7の処理■~■に基づいて説明する。 ■ホストAは、ファイル制御装置FCUAにボリューム VOLB内のファイルの読み出しを指示する。このコマンド列は、ボリュームVOLAに対して発行されるが、 その中でリモートファイルを構成しているボリュームV OLBからの読み出しが指定されている。

【0066】■ファイル制御装置FCUAは、ファイル 制御装置FCUBにポリュームVOLBのデータ転送を 依頼する。

05 ■ボリュームVOLBから読み出されたデータは、ファイル制御装置FCUBの非同期転送用バッファSS2、ルータアダプタRA2を経由し、ルータアダプタRA1から非同期転送用バッファSS1に格納される。

【0067】■ファイル制御装置FCUAの非同期転送 10 用バッファからホストAにデータ転送が行われる。 以上の実施例では、ファイル制御装置内にリモートファイルを実施するための手段を一つだけ含んだ場合を示したが、この手段、例えばチャネルアダプタCA1、ルータアダプタRA1、ルータA2、通信回線等の手段を複 数個設け、ある手段が使用不能の時には、それを別の手段に切り替えて処理を行う、いわゆる二重化を行うことも可能である。更に、記憶装置、例えばボリュームVO LAを複数個設けることも可能である。このようにしてより一層のシステムの信頼性を獲得することができる。

【0068】又、リモートファイルを実施するための手段を複数含む場合、正副二つのセンタだけでなく複数個(3個以上)のセンタ間で複数のファイルのコピーを有することも可能である。これによってもシステムも信頼性を向上することができる。

25 【0069】更に、このリモートファイル方式では、システムを対称的に構成しておけば、正副センタの役割の入れ替えも容易に行える。そのため、通常は正センタが処理を実行し、副センタがそのパックアップ用に使用されていて、例えば正センタの保守や故障である時点で副センタが処理を実行し、正センタがバックアップ用となることも容易に実行できる。

[0070]

【発明の効果】以上説明したように、本発明は次のような効果がある。正副センタのファイルの内容のずれの時間差、アプリケーションプログラムの変更、センタのホストのファイル転送による負荷増加を最小にすることができる。

【0071】又、リモートファイルを構成するボリュームの等価性保証と各ホストによる他センタのボリューム 40 の相互参照が可能となる。このため、あるセンタが災害等で使用不能となった場合でも、等価なファイルを持つ 残りのセンタで処理が実行できる。そして、使用不能になったセンタが復旧した場合、そこに使用不能中に更新されたファイルを書き込むこともボリューム複写機能で 45 可能となる。

【0072】更に、あるセンタのボリュームが使用不能の場合も他のセンタのリモートファイルを構成するボリュームをアクセスすることで処理が続行できる。

【図面の簡単な説明】

50 【図1】本発明の原理説明図である。

【図2】実施例におけるリモートファイル更新処理の説明図である。

【図3】実施例におけるリモートファイルの設定の説明 図である。

【図4】実施例におけるリモートファイルの対応表の説明図である。

【図5】実施例におけるリモートファイルのボリューム 複写説明図である。

【図6】実施例におけるリモートファイルのボリューム 同期の説明図である。 【図7】実施例におけるリモートファイルの読み出しの説明図である。

【符号の説明】

A、B ホストシステム

05 A1、B1 ホストソフトウェア

A2、B2 ルータ

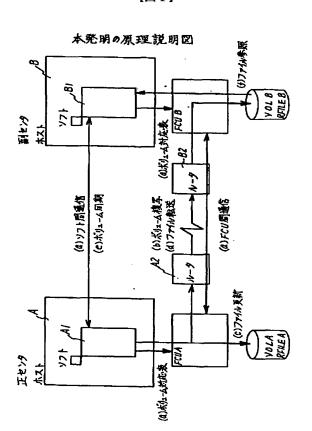
RFILEA、RFILEB リモートファイル

VOLA、VOLB ポリューム

FCUA、FCUB ファイル制御装置

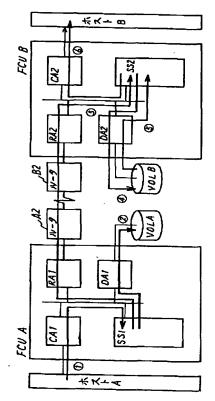
10

【図1】



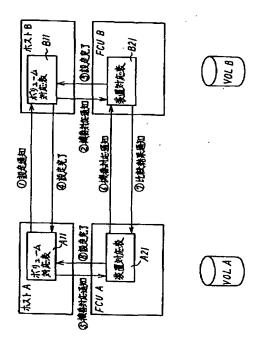
【図2】

リモートファイル更新処理の説明図



【図3】

りモートファイルの設定の説明 図



【図4】

リモートファイルの対応表の説明図

(A) ポリューム 対応表

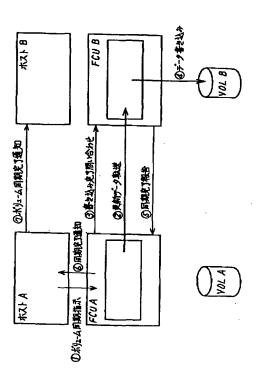
No.	ホスト名	ボリューム名	機合	ホスト名	机二人名	複套
01	ホストA	LOGVL 1	301	ホスト日	YOLOO 1	501
02	ホストA	106VL 2	302	ホストB	VOLOOZ	502
:	:	:	:	: -	:	:

(8) 装置対応表

No.	正七岁到接番	割センタ例機会
01	301	501
02	302	502
:	:	:
		<u> </u>

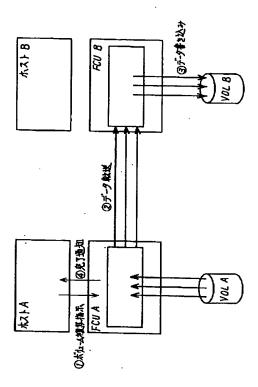
【図6】

リモートファイルのボリューム同期の説明図



【図5】

リモートファイルのボリューム複写説明図



【図7】

リモートファイルの読み出しの説明四

